

整理番号 4524125

発送番号 338141

発送日 平成14年10月11日 1/2

拒絶理由通知書



特許出願の番号	特願2001-230144
起案日	平成14年10月7日
特許庁審査官	高瀬 勤 9069 5M00
特許出願人代理人	大塚 康德 (外 3名) 様
適用条文	第29条柱書、第29条第2項

この出願は、次の理由によって拒絶をすべきものである。これについて意見があれば、この通知書の発送の日から60日以内に意見書を提出して下さい。

理 由

A. この出願の下記の請求項に記載されたものは、下記の点で特許法第29条第1項柱書に規定する要件を満たしていないから、特許を受けることができない。

記

請求項1-4に記載されたコード発番方法は、コード体系をどのようにするかを単に規定した人為的な取り決めにあたり、コンピュータを用いること、及び、ソフトウェアによる処理がハードウェア資源を用いて具体的に実現されていることも記載されていないから、自然法則を利用した技術的思想の創作ではなく、「発明」に該当しない。

請求項5のコード処理方法は、コードの読み取りをどのようにするかを規定した人為的な取り決めにすぎないから、自然法則を利用した技術的思想の創作ではなく、「発明」に該当しない。

請求項6, 7に記載されたプログラムを記録した記録媒体は、ソフトウェアによる処理がハードウェア資源を用いて具体的に実現されているが記載されていないから、単なるコンピュータの利用にあたり、自然法則を利用した技術的思想の創作ではなく、「発明」に該当しない。

B. この出願の下記の請求項に係る発明は、その出願前日本国内又は外国において頒布された下記の刊行物に記載された発明に基いて、その出願前にその発明の属する技術の分野における通常の知識を有する者が容易に発明をすることができたものであるから、特許法第29条第2項の規定により特許を受けることができない。

【請求項1-4, 6, 8】引用文献1, 2

引用文献1(第30段落)には、コードを付加して発番することが記載され、規模に応じた番号体系とすることは引用文献2(第2-7段落)に記載されているように周知技術にすぎない。

【請求項5, 7, 9】引用文献1-3

規模識別ビットにより意味するビットを特定することは引用文献3(第45段落)に記載されているように周知技術にすぎない。



引用文献等一覧

1. 特開平10-78928号公報
2. 特開平8-223206号公報
3. 特開平9-102790号公報

先行技術文献調査結果の記録

- ・調査した分野 IPC第7版 G06F17/30, G06F17/60, G06F13/00, H04L12/56
- ・先行技術文献
 - 特開平9-321894号公報
 - 特開平9-34902号公報
 - 特開平8-163173号公報
 - 特開平10-187953号公報
 - 特開平10-150523号公報

この先行技術文献調査結果の記録は、拒絶理由を構成するものではない。

(19)



JAPANESE PATENT OFFICE

JPA 8-223206

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: **08223206 A**

(43) Date of publication of application: **30.08.96**

(51) Int. Cl.
H04L 12/46
H04L 12/28
G06F 13/00

(21) Application number: **07026802**

(71) Applicant: **HITACHI CABLE LTD**

(22) Date of filing: **15.02.95**

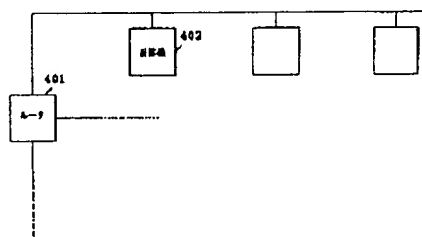
(72) Inventor: **MATSUO HIDEHIRO**

(54) AUTOMATIC ADDRESS ASSIGNMENT SYSTEM

(57) Abstract:

PURPOSE: To set automatically its own IP address to a computer subscribing newly to a network.

CONSTITUTION: In the system where its own address comprising a network number part, a subnetwork number part and a host number part is set to a computer subscribing newly to a network such as a LAN using a protocol, the computer 402 sends an address mask request message in which sender addresses are all set to zero and ANDs a sender address included in a reply message received as a reply of the message and a subnet mask. Thus, the network number part and the subnetwork number part of its own address are decided, and its own address is set based on the AND of the OR and sum of the value of a host number part selected optionally in a range between '1' and a value less than 1's complement of the subnet mask.



COPYRIGHT: (C)1996,JPO

(19) 日本国特許庁 (J P)

(12) 公開特許公報 (A)

(11) 特許出願公開番号

特開平8-223206

(43) 公開日 平成8年(1996)8月30日

(51) IntCl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
H 0 4 L 12/46			H 0 4 L 11/00	3 1 0 C
	12/28	7368-5E	G 0 6 F 13/00	3 5 5
G 0 6 F 13/00	3 5 5			

審査請求 未請求 請求項の数2 OL (全7頁)

(21) 出願番号 特願平7-26802

(22) 出願日 平成7年(1995)2月15日

(71) 出願人 000005120

日立電線株式会社

東京都千代田区丸の内二丁目1番2号

(72) 発明者 松尾 英普

茨城県日立市日高町5丁目1番1号 日立

電線株式会社オプトロシステム研究所内

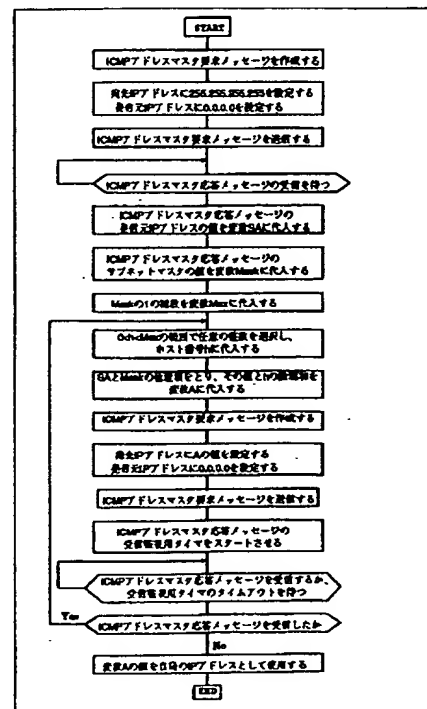
(74) 代理人 弁理士 絹谷 信雄

(54) 【発明の名称】 アドレス自動割り当て方式

(57) 【要約】

【目的】 ネットワークに新規に加入する計算機に自 I P アドレスを自動的に設定できるアドレス自動割り当て方式を提供する。

【構成】 プロトコルを使用する LAN などのネットワークに新規に加入する計算機に、ネットワーク番号部とサブネットワーク番号部とホスト番号部からなる自アドレスを設定する方式において、上記計算機が、発信元アドレスの値を全て0としたアドレスマスク要求メッセージを送信し、その応答として受信した応答メッセージに含まれる発信元アドレスとサブネットマスクの値の論理積をとることにより、自アドレスのネットワーク番号部とサブネットワーク番号部の値を決定し、上記論理積と、1からサブネットマスクの値の1の補数未満までの範囲で任意に選択したホスト番号部の値との論理和から自アドレスを設定できることを特徴としている。



【特許請求の範囲】

【請求項 1】 プロトコルを使用する LAN などのネットワークに加入する計算機に、ネットワーク番号部とサブネットワーク番号部とホスト番号部からなる自アドレスを設定する方式において、上記計算機が、発信元アドレスに全て 0 を設定したアドレスマスク要求メッセージを送信し、受信した応答メッセージの発信元アドレスと応答メッセージに含まれるサブネットマスク値との論理積をとることにより、自アドレスのネットワーク番号部とサブネットワーク番号部の値を検知し、上記論理積の値と、1 からサブネットマスクの値の 1 の補数未満までの範囲で任意に選択したホスト番号部の値との論理和をとることによって自アドレスを組み立てることを特徴とするアドレス自動割り当て方式。

【請求項 2】 自アドレスを組み立てるにおいて、宛先アドレスに自アドレスを設定し、発信元アドレスに全て 0 を設定したアドレスマスク要求メッセージを送信し、応答を受信するか否かにより、同じアドレスを持つ計算機是否存在を認識してアドレス重複チェックをしてホスト番号部を設定する請求項 1 記載のアドレス自動割り当て方式。

【発明の詳細な説明】

【 0 0 0 1 】

【産業上の利用分野】 本発明は、プロトコルを使用する LAN などのネットワークに接続されるワークステーションなどの計算機におけるアドレス自動割り当て方式に関するものである。

【 0 0 0 2 】

【従来の技術】 TCP/IP プロトコル (トランスミッション・コントロール・プロトコル・インタネット: プロトコル) を用いて相互通信を行うネットワーク上に接続されている全ての計算機は、個々の計算機を識別するために、各自アドレス (以後 IP アドレス) を持っている。この IP アドレスは計算機を特定するためのものであるため、ネットワーク上に接続されている全ての計算機は、異なる IP アドレスを持っていない。IP アドレスは 32 ビットの整数値であり、ネットワーク番号と呼ばれる部分とホスト番号と呼ばれる部分から構成される。日本の場合、JPNIC というアドレス管理団体から、IP アドレスの割り当て指定を受け、この時ネットワーク番号の部分だけが、アドレス管理団体から指定を受け、ホスト番号の部分は各組織の管理者が、計算機毎にユニークな値を割り振る。

【 0 0 0 3 】 ここで、IP アドレスの表示方法は、通常 32 個の 2 進数で表しているが十進数で表す場合は、8 ビット毎に 4 つに区切って、4 個の 10 進数を、小数点で区切って表す。例えば以下の 32 ビット IP アドレス 10000000 00001010 00000010 00011110 は、128.10.2.30 のように表す。

【 0 0 0 4 】 ここで、32 ビットの IP アドレスをネッ

トワーク番号部分とホスト番号部分に分ける場合、その分け方は、一つのネットワークに何台の計算機が接続されるのかによって、ネットワーク番号部分のビット幅が異なり、図 6 に示すようにクラス A からクラス C までの 3 種類の IP アドレスが使い分けられている。この分けられたホスト番号の一部をサブネットワーク番号として置き換えれば、与えられたネットワーク番号を、組織内で複数のネットワークに分割することができる。

【 0 0 0 5 】 図 7 にクラス B の IP アドレスにおいて、6 ビットのサブネットワークを使用する場合の例を示した。これをサブネット化といい、サブネットを使う例を図 8 に示した。

【 0 0 0 6 】 図 8 は、150.88.0.0 というクラス B の IP アドレスを 4 つに分割したサブネットの例である。ルーター 80 に 4 つのサブネットが構築され、サブネットに計算機 81 が接続されている。ルーター 80 の各ネットワークインターフェース毎の IP アドレスは 32 ビットの内、前半の 16 ビットは指定されるもので、10 進数で 150.88 の指定を受けた。また、後半の 16 ビットの内 6 ビットをサブネットワーク番号とし、ここでは、4 つに分割し

000001, 000010, 000011, 000100

とした。従って、ルーター 80 の各ネットワークインターフェース毎の IP アドレスを 10 進数で表せば、150.88.4.0, 150.88.8.0, 150.88.12.0, 150.88.16.0 となる。

【 0 0 0 7 】 ここで、サブネット化する際、各計算機に、IP アドレス中のどのビットをサブネットワーク番号として使うか示すために、32 ビットのサブネットマスクを用いる。サブネットマスクとは、ネットワーク番号とサブネットワーク番号部分を 1、ホスト番号部分を 0 で表したものである。

【 0 0 0 8 】 例えばサブネットマスクが

11111111 11111111 11111111 00000000

であれば、最初の 24 ビットがネットワーク番号とサブネットワーク番号部分で、最後の 8 ビットが各計算機の識別部分であるホスト番号部分であり、クラス B であればホスト番号部分の内 8 ビットがサブネットワーク番号に置き換えられていることを示している。

【 0 0 0 9 】

【発明が解決しようとする課題】 このように、サブネットワークを構築するには、新たに接続する計算機に各自 IP アドレスとサブネットマスクの設定が必要であるが、これらを設定するには、人手を介さなければならず、各計算機への設定の手間が煩わしいという問題があった。

【 0 0 1 0 】 そこで、本発明の目的は、上記課題を解決し、ネットワークに新規に加入する計算機に自 IP アドレスを自動的に設定できるアドレス自動割り当て方式を提供することにある。

【0011】

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために請求項1の発明は、プロトコルを使用するLANなどのネットワークに加入する計算機に、ネットワーク番号部とサブネットワーク番号部とホスト番号部からなる自アドレスを設定する方式において、上記計算機が、発信元アドレスに全て0を設定したアドレスマスク要求メッセージを送信し、受信した応答メッセージの発信元アドレスと応答メッセージに含まれるサブネットマスク値との論理積をとることにより、自アドレスのネットワーク番号部とサブネットワーク番号部の値を検知し、上記論理積の値と、1からサブネットマスクの値の1の補数未満までの範囲で任意に選択したホスト番号部の値との論理和をとることによって自アドレスを組み立てることを特徴とするアドレス自動割り当て方式である。

【0012】請求項2の発明は、自アドレスを組み立てるにおいて、宛先アドレスに自アドレスを設定し、発信元アドレスに全て0を設定したアドレスマスク要求メッセージを送信し、応答を受信するか否かにより、同じアドレスを持つ計算機が存在を認識してアドレス重複チェックをしてホスト番号部を設定する請求項1記載のアドレス自動割り当て方式である。

【0013】

【作用】上記方式によれば、ネットワークに新規に加入する計算機に、人手を介することなく、自動的に自アドレスを設定できる。また、自アドレスを暫定的に設定し、同じアドレスを持つ計算機が存在する可能性がある場合、それが実際に存在するかチェックすることができる。

【0014】

【実施例】以下、本発明の一実施例を添付図面に基づいて詳述する。

【0015】図2は、ネットワークに計算機402を新たに接続する状態を示す図である。

【0016】図2に示すように、新たにネットワークやサブネットワークを構築するには、まずルーター401をネットワークに接続し、ルーター401の各ネットワークインターフェース毎にIPアドレスを設定し、ネットワークに計算機402を接続する。次に、本発明の方式により計算機402の自アドレスを自動的に設定するが、それを以下に述べる。

【0017】ネットワーク内の受信及び送信は、情報の集合体であるIPパケットを用いて行われる。図3にIPパケット3を示した。IPパケット3はRFC950に規定され、フレームヘッダ31とIPヘッダ32とICMPメッセージ33から成っている。

【0018】図4に、IPヘッダ32の形式と構成内容を示した。IPヘッダ32には送信元のIPアドレスや宛先のIPアドレス等の情報が含まれ、各情報が位置する場所は予め決まっている。図5にはICMPメッセー

ジ33の形式と構成内容を示した。ICMPメッセージ33にはICMPアドレスマスクの要求メッセージなのか応答メッセージなのか知らせる情報や、サブネットマスク値などの情報が含まれている。

【0019】このような環境下で計算機402が本発明の方式で自IPアドレスの割り当てを受けるを過程を図1のフローチャートに示した。

【0020】まず、計算機402がICPMアドレスマスク要求メッセージを作成する。このメッセージはIPパケットのICMPメッセージ内に作成され、IPヘッダに格納されている宛先のIPアドレスはブロードキャスト（全て1）に、送信元のIPアドレスは全て0に設定されている。ここでブロードキャスト（全て1）を10進数で表すと255.255.255.255であり、全て0を10進数で表すと0.0.0.0である。次に計算機402はこのICPMアドレスマスク要求メッセージを送信する。

【0021】これを受信したルーター401はICPMアドレスマスク応答メッセージを送信する。このメッセージはICMPメッセージ内に作成され、IPヘッダ内の宛先のIPアドレスはブロードキャスト（全て1）、送信元のIPアドレスはルーター401の自IPアドレスに設定されている。

【0022】計算機402はこのアドレスマスク応答メッセージを受信し、IPヘッダの送信元のIPアドレス、つまりルーター401の自IPアドレスの値と、ICMPメッセージ内のサブネットマスク値を取り出し、変数SA、変数Maskにそれぞれ代入する。

【0023】ここで、計算機402の自IPアドレスのネットワーク番号部分とサブネットワーク番号部分は、ルーター401と同じサブネットワーク内に存在するため、ルーター401と共通である。この共通部分を取り出すために、ルーター401の自IPアドレスの値とサブネットマスク値の論理積、つまり、変数SAと変数Maskの論理積を求める。この論理積はネットワーク番号部分とサブネットワーク番号部分はルーター401と同じで、残りのホスト番号部分は0となる値を持つ。

【0024】ホスト番号部分はサブネット内で個々の計算機を識別する番号部であり、選ぶことのできる番号（変数h）の範囲は、0からサブネットマスク値（変数Mask）の1の補数の間で、全て0と全て1を除いた範囲である。ここでサブネットマスク値の1の補数を変数Maxとする。

【0025】例えば、サブネットマスク値が、

11111111 11111111 11111111 00000000

の場合、1の補数（変数Max）は

00000000 00000000 00000000 11111111

で、十進数で255である。つまり、サブネットマスク値のホスト番号部分は0から255（変数Max）となるが、全て0と全て1を除くので、1から254つまり、 $0 < h < \text{Max}$ の範囲が選べるホスト番号の範囲で

ある。

【0026】この $0 < h < \text{Max}$ の範囲で、任意の整数を選択し、それをホスト番号（変数 h ）とし、変数 SA と変数 $Mask$ の論理積と、この変数 h との論理和を変数 A に代入する。計算機402の自アドレスは論理和である変数 A が候補となるが、ホスト番号部分は任意に選択したので、同じサブネット内の他の計算機が既にこのアドレスを使用している可能性がある。

【0027】そこで、IPアドレスが重複しているかどうかチェックするために、計算機402はまず、ICPM 10 アドレスマスク要求メッセージを作成し、IPヘッダに格納されている宛先のIPアドレスに、変数 A の値を、送信元のIPアドレスにはブロードキャスト（全て1）に設定する。そしてICPMアドレスマスク要求メッセージを送信する。

【0028】送信後、受信監視用タイマをスタートさせ、タイムアウトするまで、ICPMアドレスマスク応答メッセージの受信を待機する。

【0029】もし、ICPMアドレスマスク応答メッセージを受信しなければ（No）、変数 A に代入されている候補の値と同じIPアドレスを持つ計算機はサブネット内に存在しない、つまり、変数 A に代入されている候補の値は、他のどの計算機のIPアドレスとも異なる、ユニークなものであり、これを計算機402のIPアドレスとすることができる。

【0030】一方、ICPMアドレスマスク応答メッセージを受信すれば（Yes）、それは、変数 A に代入されている候補の値と同じIPアドレスを持つ計算機がサブネット内に存在していることを示す。このため再度ホ

スト番号を選択し、変数 A に新たな候補を代入し、重複チェックを行う。そして、応答メッセージを受信しないという条件が満たされるまでこれを繰り返行い、変数 A の値を計算機402のIPアドレスとする。

【0031】次に実施例の作用を述べる。

【0032】上記構成によれば、ネットワークに新たに加入する計算機を接続する場合、その計算機にIPアドレスの候補を自動的に選び、IPアドレスが他の計算機と重複するかチェックすることにより、ユニークなIP 10 アドレスを自動的に設定することができる。

【0033】

【発明の効果】以上要するに本発明によれば、ネットワークに新規に加入する計算機にユニークなIPアドレスを自動的に設定することができるので、人手による設定の手間を省くことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の自アドレスの自動割当方式のフローチャートを示す図である。

【図2】サブネットに計算機が新規加入する状態を示す 20 図である。

【図3】IPパケットを示す図である。

【図4】IPパケットのIPヘッダを示す図である。

【図5】IPパケットのICMPメッセージを示す図である。

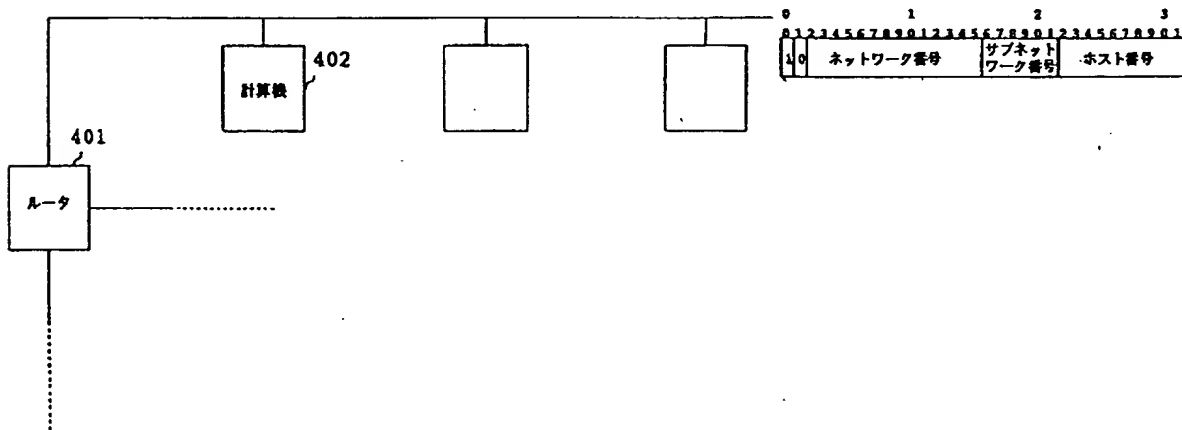
【図6】IPアドレスの3つの形式を示す図である。

【図7】6ビットのサブネットを使用したクラスBのIPアドレスの形式を示す図である。

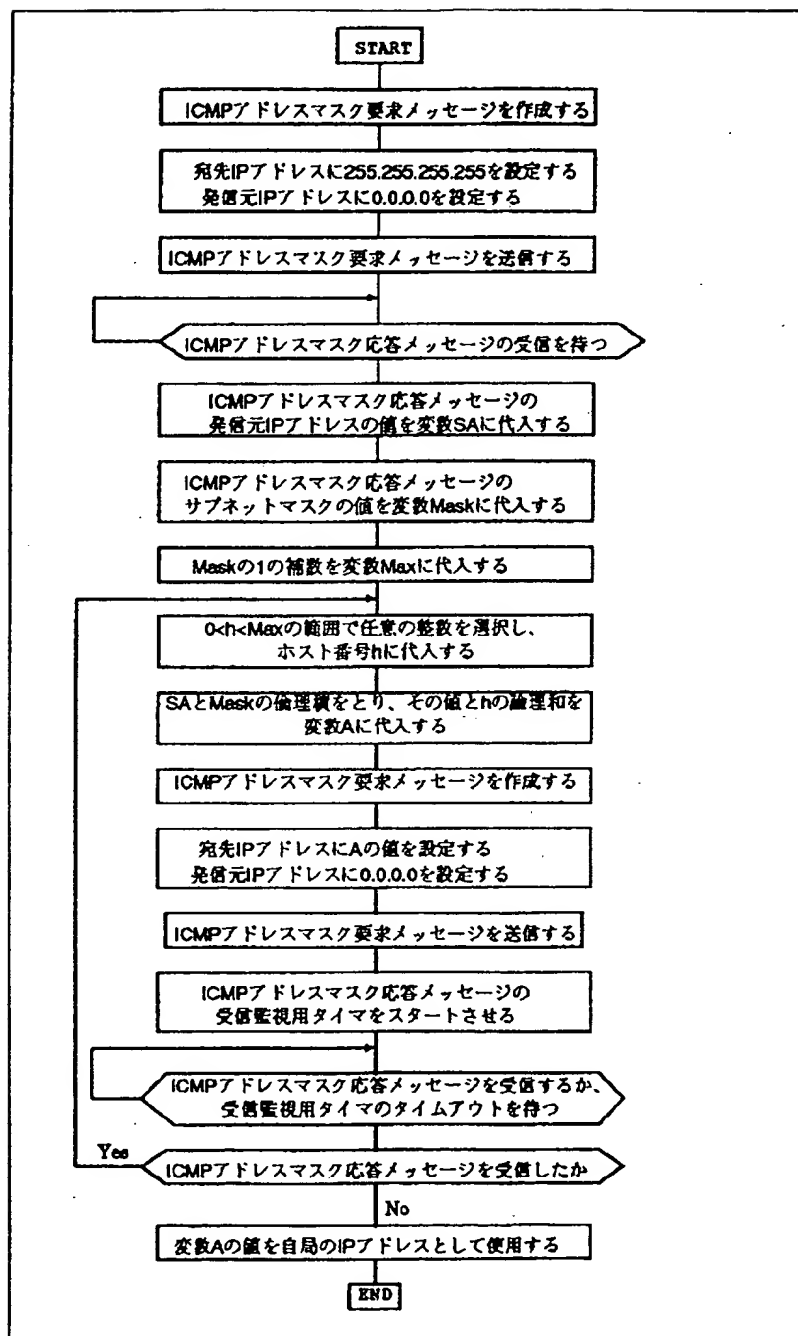
【図8】150.88.0.0というクラスBアドレスを4つに分割したサブネットを示す図である。

【図2】

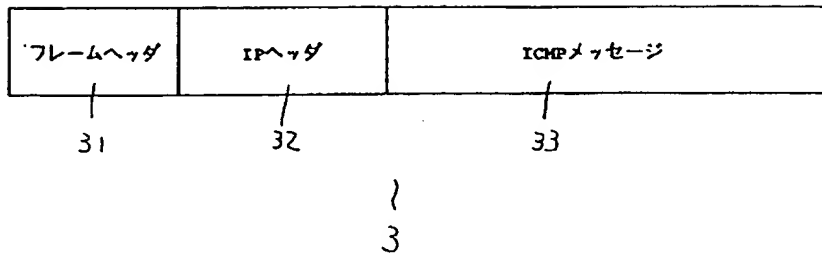
【図7】



【図1】



【図3】



【図4】

0 1 2 3			
01234567890123456789012345678901			
Ver	IRL	TOF	Total Length
Identification		Flag	Fragment Offset
TTL		Protocol	Header Checksum
Source Address			
Destination Address			

1
32

Ver (Version)	バージョン (=4)
HL (IP Header Length)	4バイトを1単位とするIPヘッダの長さ
Type of Service	要求するサービスの品質を示す
Total Length	IPパケットのバイト長
Identification	分割されたパケットの最終成用に付けられる識別子
Flag	分割されたパケットの処理を示す
Fragment Offset	分割されたパケットの分割前の位置を示す
Time to Live	パケットの最大転送回数を示す
Protocol	上位プロトコルを示す
Header Checksum	IPヘッダのチェックサム
Source Address	送信元のIPアドレス (32ビット)
Destination Address	宛先のIPアドレス (32ビット)

【図5】

0 1 2 3

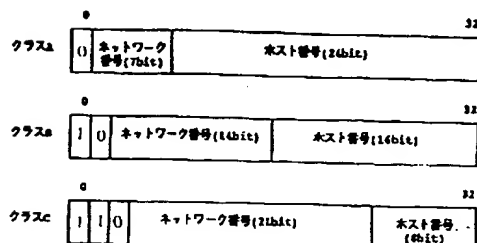
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 0 1

Type	Code	Checksum
Identifier	Sequence Number	
Address Mask		

33

Type	ICMP アドレスマスク要求メッセージの場合 17、 ICMP アドレスマスク応答メッセージの場合 18
Code	0 を設定する
Checksum	ICMP メッセージのチェックサム
Identifier	識別子
Sequence Number	シーケンス番号
Address Mask	サブネットマスク

【図6】



【図 8】

